



Гибридная модель параллельного программирования MPI/OpenMP

Бахтин Владимир Александрович
Ассистент кафедры системного программирования
факультета ВМК, МГУ им. М. В. Ломоносова
К.ф.-м.н., зав. сектором Института прикладной
математики им М.В.Келдыша РАН



Содержание

- ❑ Современные направления развития параллельных вычислительных систем
- ❑ OpenMP – модель параллелизма по управлению
- ❑ Гибридная модель MPI/OpenMP



Тенденции развития современных процессоров

В течение нескольких десятилетий развитие ЭВМ сопровождалось удвоением их быстродействия каждые 1.5-2 года. Это обеспечивалось и повышением тактовой частоты и совершенствованием архитектуры (параллельное и конвейерное выполнение команд).

Узким местом стала оперативная память. Знаменитый закон Мура, так хорошо работающий для процессоров, совершенно не применим для памяти, где скорости доступа удваиваются в лучшем случае каждые 5-6 лет.

Совершенствовались системы кэш-памяти, увеличивался объем, усложнялись алгоритмы ее использования.

Для процессора Intel Itanium:

Latency to L1: 1-2 cycles

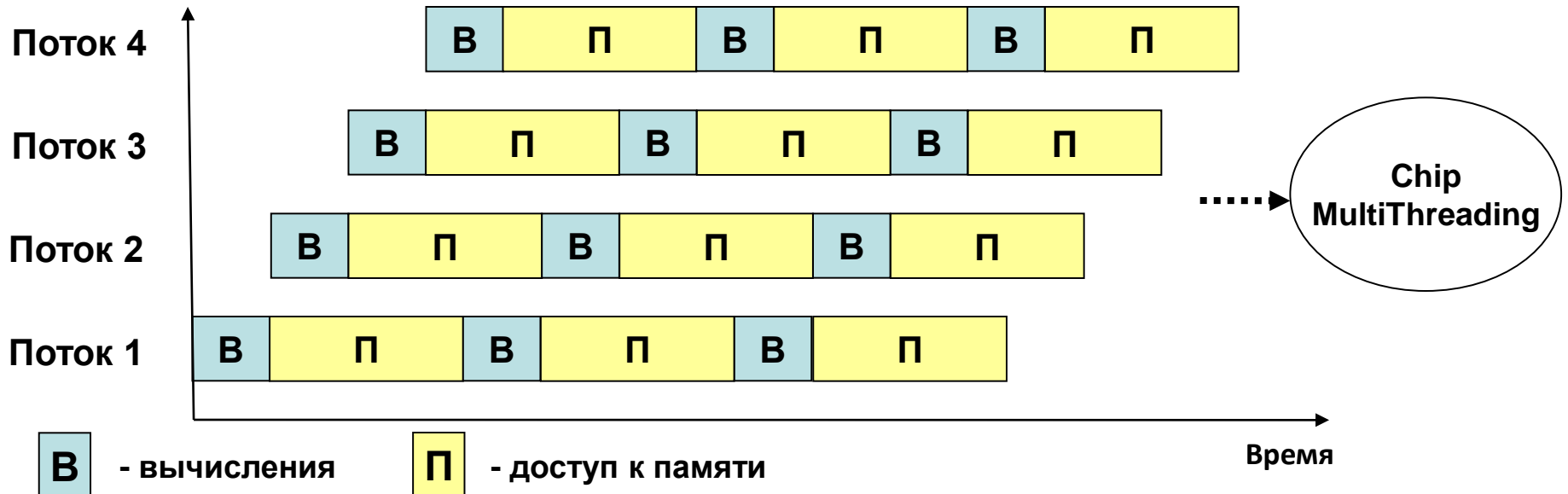
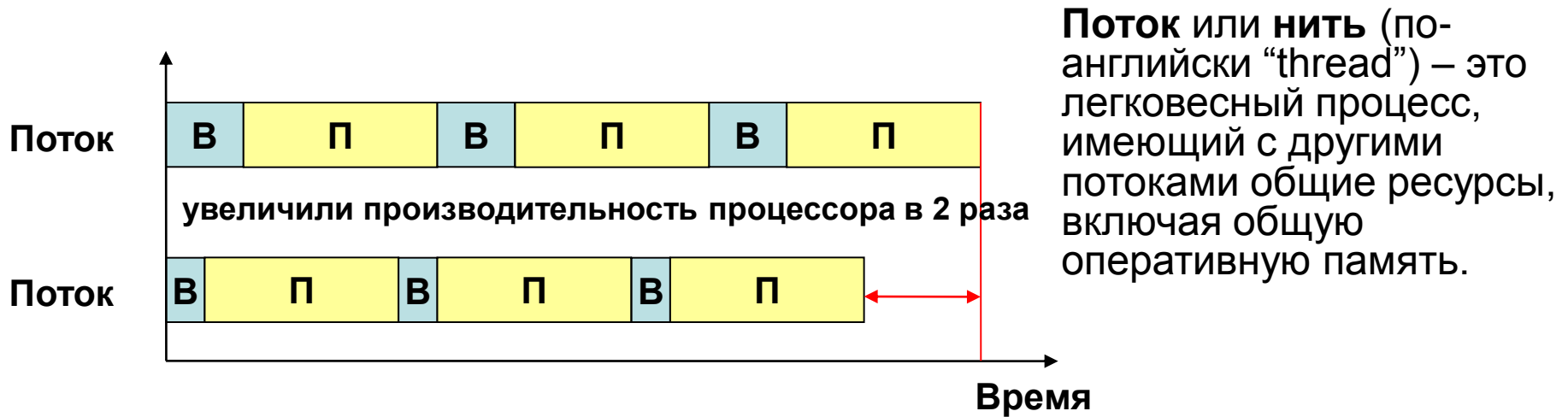
Latency to L2: 5 - 7 cycles

Latency to L3: 12 - 21 cycles

Latency to memory: 180 – 225 cycles

Важным параметром становится - **GUPS** (Giga Updates Per Second)

Тенденции развития современных процессоров





Тенденции развития современных процессоров

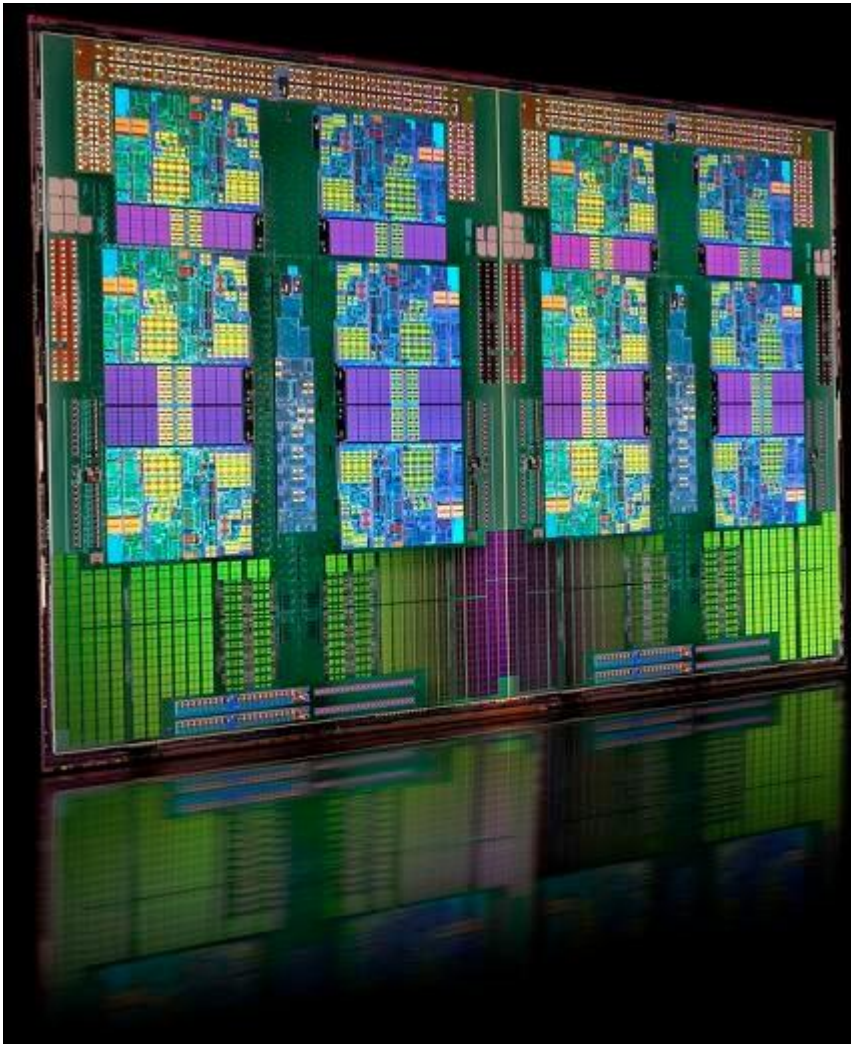
Суперкомпьютер Jaguar Cray XT5-HE Opteron Six Core 2.6 GHz

- ❑ Пиковая производительность - 2331 TFlop/s
- ❑ Число ядер в системе — 224 162
- ❑ Производительность на Linpack - 1759 TFlop/s (75.4% от пиковой)
- ❑ Энергопотребление комплекса - **6950.60 кВт**

Важным параметром становится – **Power Efficiency (Megaflops/watt)**

Как добиться максимальной производительности на Ватт => Chip MultiProcessing, многоядерность.

Тенденции развития современных процессоров



AMD Opteron серии 6100 (Magny-Cours)

6176 SE 12 ядер @ 2,3 ГГц, 12 МБ L3 Cache

6136 8 ядер @ 2,4 ГГц, 12 МБ L3 Cache

встроенный контроллер памяти (4 канала памяти DDR3) до 42.7 GB/s

4 канала «точка-точка» с использованием HyperTransport 3.0 до 25.6 GB/s

Тенденции развития современных процессоров

Intel Xeon серии 5600 (Nehalem)

X5680 6 ядер @ 3,33 ГГц, 12 нитей, 12 МБ L3 Cache

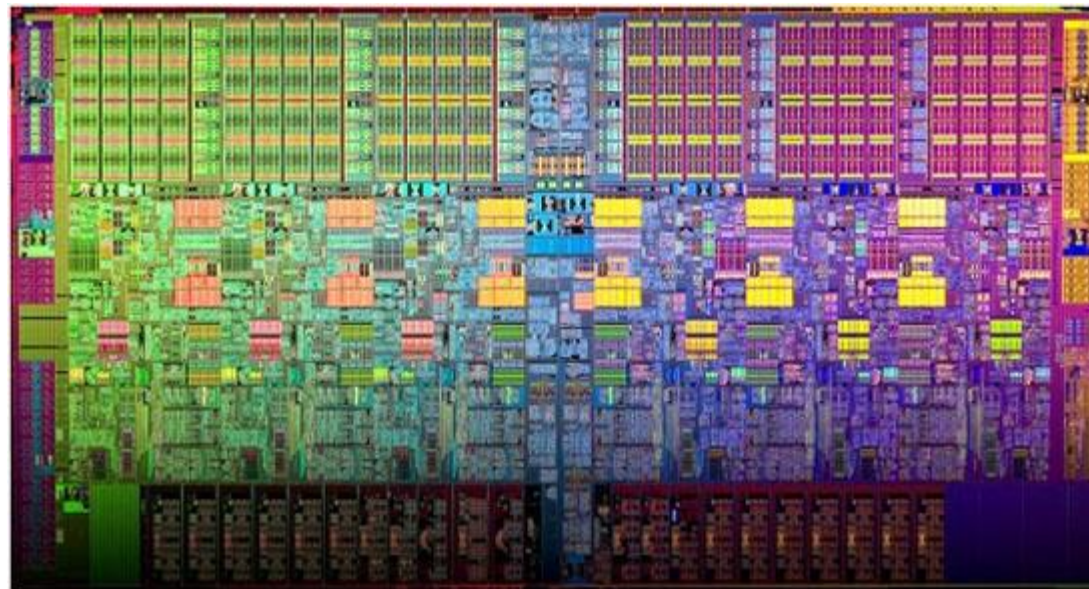
X5677 4 ядра @ 3,46 ГГц, 8 нитей, 12 МБ L3 Cache

Intel® Turbo Boost

Intel® QuickPath

Intel® Hyper-Threading

Intel® Intelligent Power



Тенденции развития современных процессоров



Intel Core i7 980X (Gulftown) 3,33 ГГц

- ❑ 6 ядер
- ❑ 12 потоков с технологией Intel Hyper-Threading
- ❑ 12 МБ кэш-памяти Intel Smart Cache
- ❑ встроенный контроллер памяти (3 канала памяти DDR3 1066 МГц)
- ❑ технология Intel QuickPath Interconnect

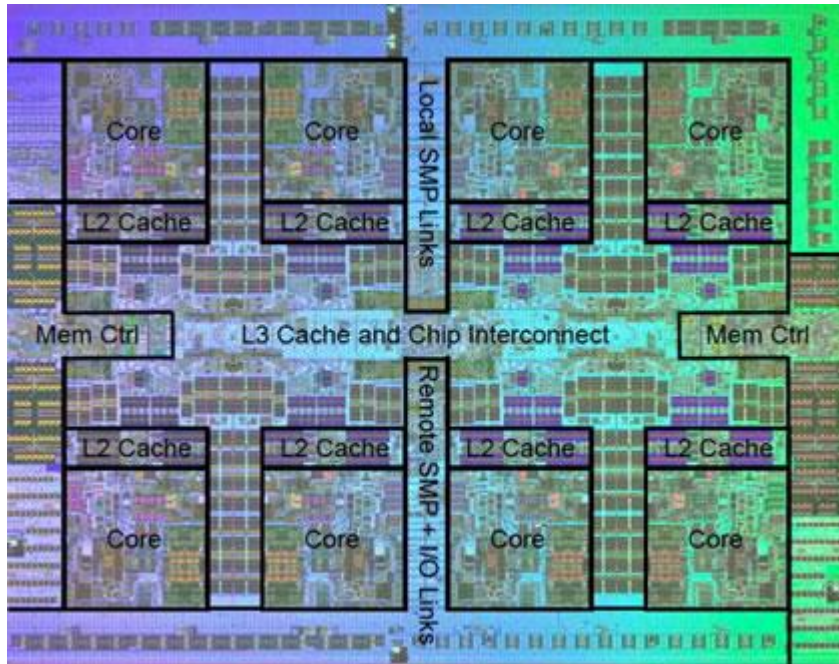
Тенденции развития современных процессоров



Intel Itanium 9350 (Tukwila) 1,73 ГГц

- ❑ 4 ядер
- ❑ 8 потоков с технологией Intel Hyper-Threading
- ❑ 24 МБ L3 кэш-памяти
- ❑ технология Intel QuickPath Interconnect
- ❑ технология Intel Turbo Boost

Тенденции развития современных процессоров

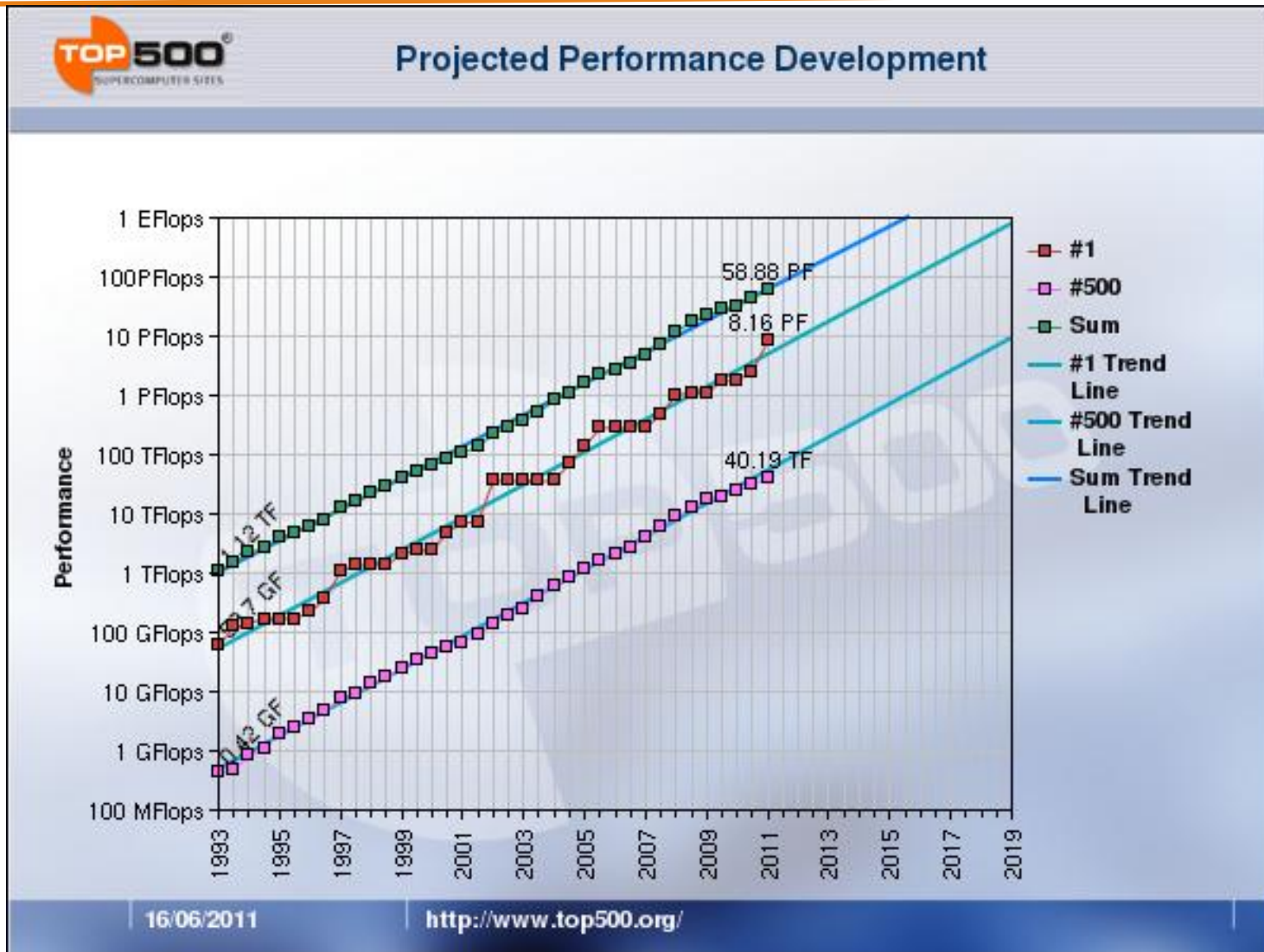


IBM Power7

- ❑ 3,5 - 4,0 ГГц
- ❑ 8 ядер x 4 нити Simultaneous MultiThreading
- ❑ L1 64КБ
- ❑ L2 256 КБ
- ❑ L3 32 МБ
- ❑ встроенный контроллер памяти



Top 500





Тенденции развития современных процессоров

- ❑ Темпы уменьшения латентности памяти гораздо ниже темпов ускорения процессоров + прогресс в технологии изготовления кристаллов => CMT (Chip MultiThreading)
- ❑ Пережающий рост потребления энергии при росте тактовой частоты + прогресс в технологии изготовления кристаллов => CMP (Chip MultiProcessing, многоядерность)
- ❑ И то и другое требует более глубокого распараллеливания для эффективного использования аппаратуры

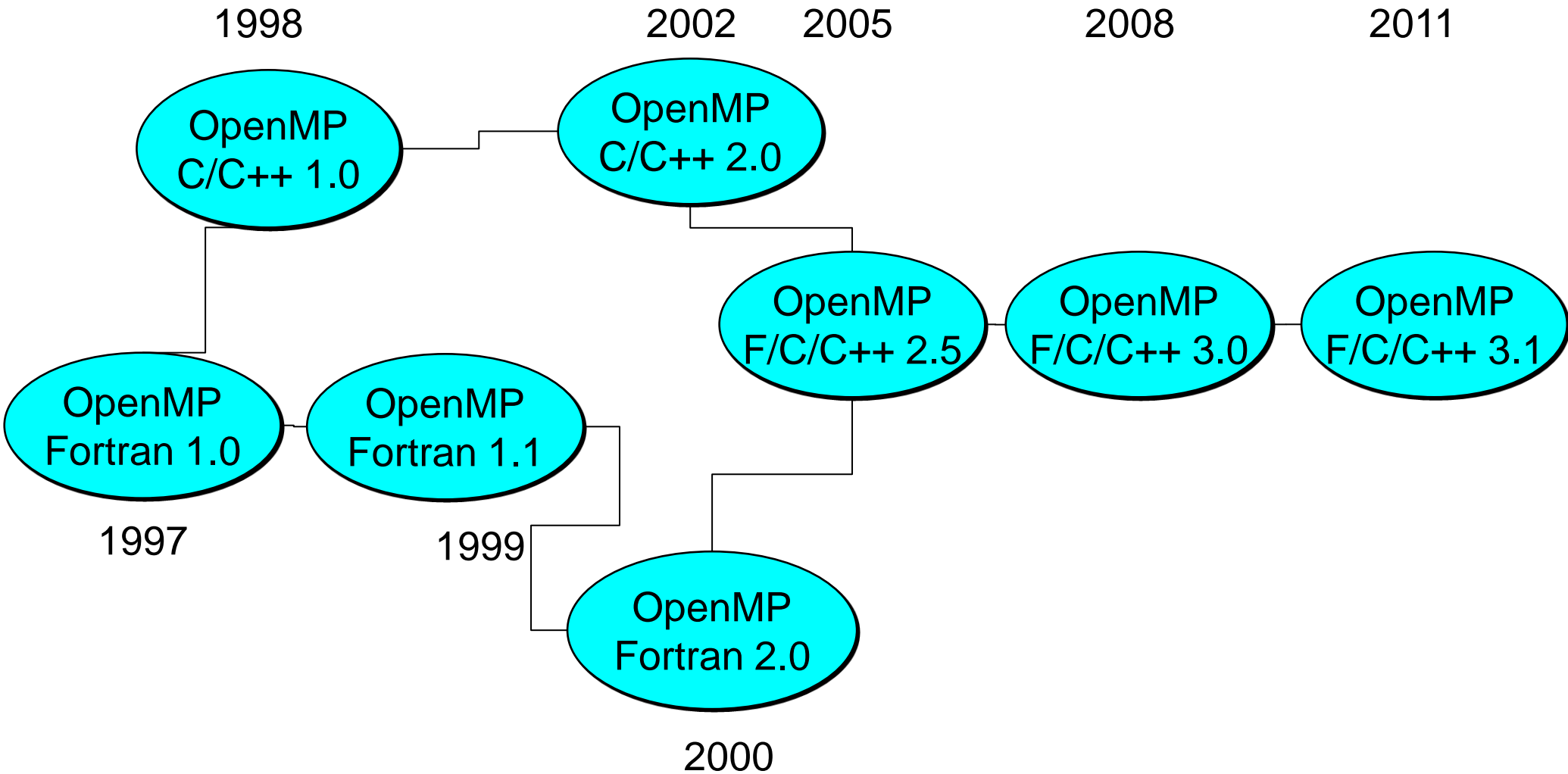


Содержание

- ❑ Современные направления развития параллельных вычислительных систем
- ❑ OpenMP – модель параллелизма по управлению
- ❑ Гибридная модель MPI/OpenMP



История OpenMP



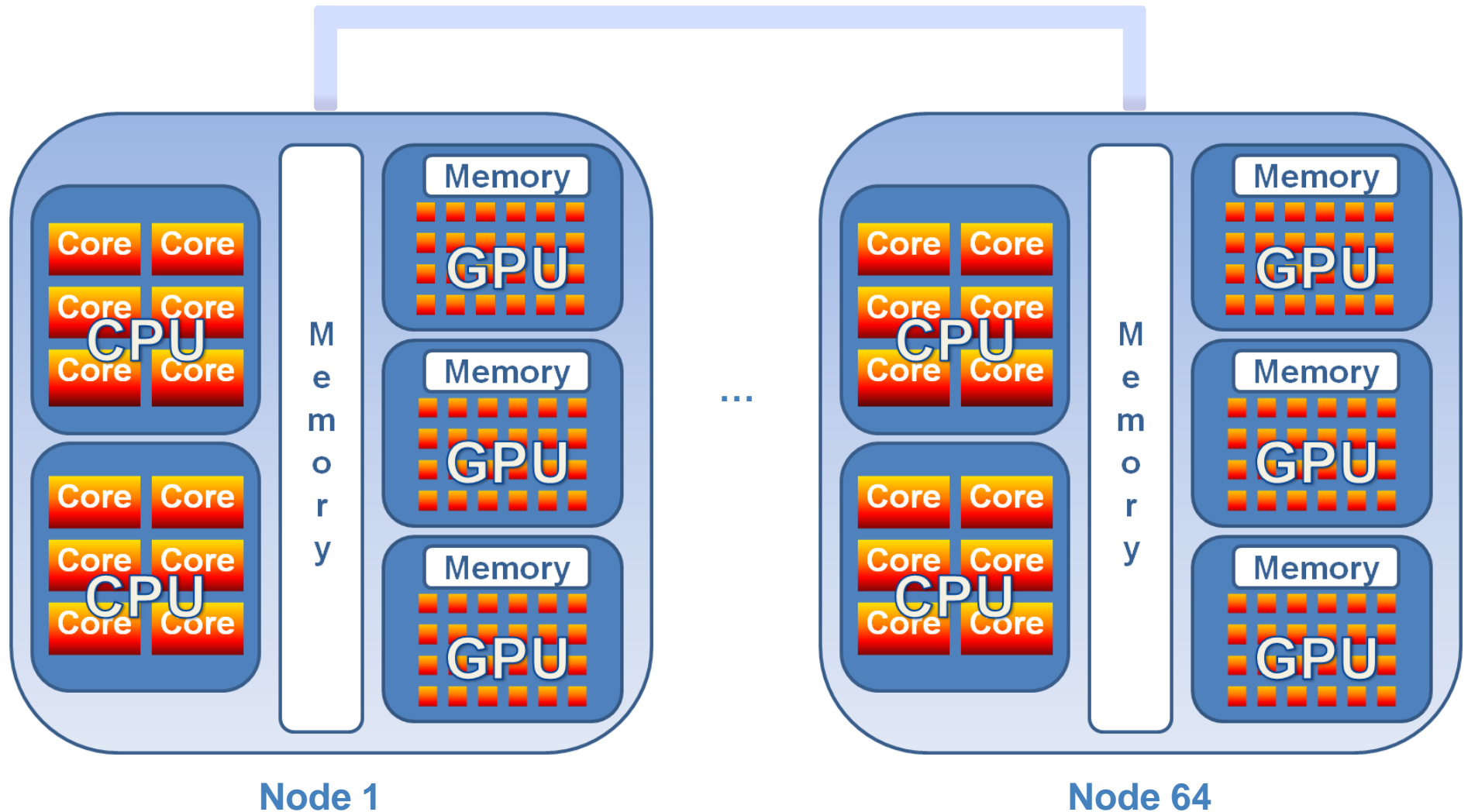


OpenMP Architecture Review Board

- AMD
- Cray
- Fujitsu
- HP
- IBM
- Intel
- NEC
- The Portland Group, Inc.
- Oracle Corporation
- Microsoft
- Texas Instrument
- CAPS-Enterprise
- NVIDIA
- ANL
- ASC/LLNL
- cOMPunity
- EPCC
- LANL
- NASA
- RWTH Aachen University
- Texas Advanced Computing Center



Гибридная вычислительная система K-100





Компиляторы, поддерживающие OpenMP

OpenMP 3.0:

- ❑ Intel 11.0: Linux, Windows and MacOS
- ❑ Sun Studio Express 11/08: Linux and Solaris
- ❑ PGI 8.0: Linux and Windows
- ❑ IBM 10.1: Linux and AIX
- ❑ GNU gcc (4.4.0)

Предыдущие версии OpenMP:

- ❑ Absoft Pro FortranMP
- ❑ Lahey/Fujitsu Fortran 95
- ❑ PathScale
- ❑ HP
- ❑ Microsoft Visual Studio 2008 C++



Обзор основных возможностей OpenMP

`C$OMP FLUSH`

`#pragma omp critical`

`C$OMP THREADPRIVATE (/ABC/)`

`CALL CALL OMP_SET_NUM_THREADS (10)`

`C$OMP PARALLEL DO SHARED (A, B, C)`

`CALL OMP_TEST_LOCK (LCK)`

`CALL OMP_INIT_LOCK (LCK)`

`C$OMP ATOMIC`

`C$OMP MASTER`

`C$OMP SINGLE PRIVATE (X)`

`SETENV OMP_SCHEDULE "STATIC, 4"`

`C$OMP PARALLEL DO ORDERED PRIVATE (A, B, C)`

`C$OMP ORDERED`

`C$OMP PARALLEL REDUCTION (+: A, B)`

`C$OMP SECTIONS`

`#pragma omp parallel for private(a, b)`

`C$OMP BARRIER`

`C$OMP PARALLEL COPYIN (/blk/)`

`C$OMP DO LASTPRIVATE (XX)`

`nthrds = OMP_GET_NUM_PROCS ()`

`omp_set_lock (lck)`

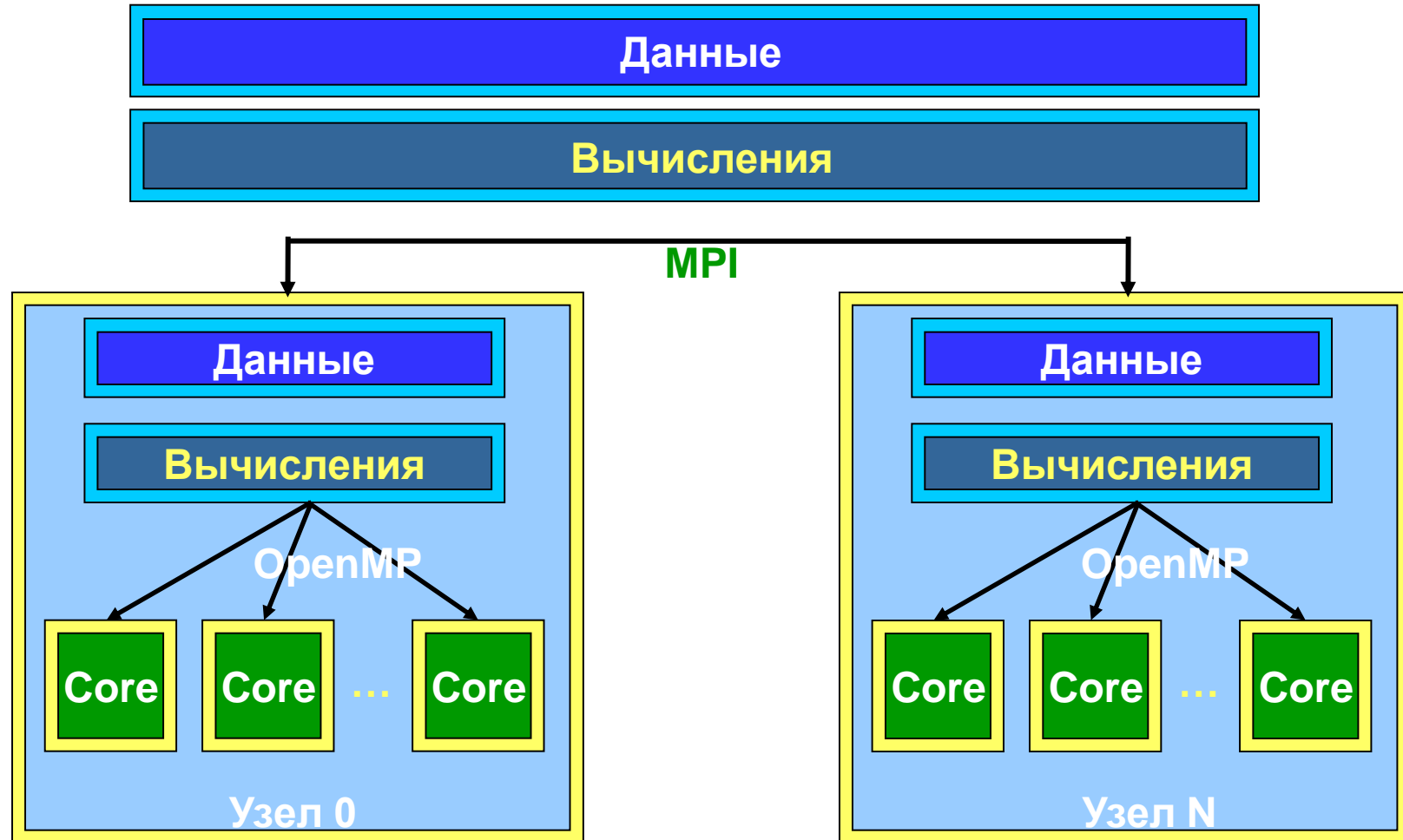


Содержание

- ❑ Современные направления развития параллельных вычислительных систем
- ❑ OpenMP – модель параллелизма по управлению
- ❑ Гибридная модель MPI/OpenMP



Гибридная модель MPI/OpenMP





Достоинства использования в узлах OpenMP вместо MPI

- Возможность инкрементального распараллеливания.
- Упрощение программирования и эффективность на нерегулярных вычислениях, проводимых над общими данными.
- Ликвидация или сокращение дублирования данных в памяти, свойственного MPI-программам.
- Дополнительный уровень параллелизма на OpenMP реализовать проще, чем на MPI.



Преимущества OpenMP для многоядерных процессоров

- ❑ Объемы оперативной памяти и кэш памяти, приходящиеся в среднем на одно ядро, будут сокращаться – присущая OpenMP экономия памяти становится очень важна.
- ❑ Ядра используют общую Кэш-память, что требуется учитывать при оптимизации программы.



National Institute for Computational Sciences. University of Tennessee

Суперкомпьютер Kraken Cray XT5-HE Opteron Six Core 2.6 GHz

11 место в TOP 500

<http://nics.tennessee.edu>

Пиковая производительность - 1028.85 TFlop/s

Число процессоров/ядер в системе — 16 288 / 98 928

Производительность на Linpack - 831.7 TFlop/s (81% от пиковой)

Updrage: замена 4-х ядерных процессоров AMD Opteron на 6-ти ядерные процессоры AMD Opteron

Результат: 6-ое место в TOP500 в июне 2009 - 3-ье место в TOP500 в ноябре 2009



National Institute for Computational

Суперкомпьютер MVS-100K

76 место в TOP 500

<http://www.jscs.ru/>

Пиковая производительность - 140.16 TFlop/s

Число процессоров/ядер в системе — 2 920/11 680

Производительность на Linpack - 107.45 TFlop/s (76.7% от пиковой)

Upgrade: замена 2-х ядерных процессоров Intel Xeon 53xx на 4-х ядерные процессоры Intel Xeon 54xx

Результат: 57-ое место в TOP500 в июне 2008 - 36-ое место в TOP500 в ноябре 2008



Oak Ridge National Laboratory

Суперкомпьютер Jaguar Cray XT5-HE Opteron Six Core 2.6 GHz

3 место в TOP 500

<http://computing.ornl.gov>

Пиковая производительность - 2331 TFlop/s

Число ядер в системе — 224 162

Производительность на Linpack - 1759 TFlop/s (75.4% от пиковой)

Updrage: замена 4-х ядерных процессоров AMD Opteron на 6-ти ядерные процессоры AMD Opteron

Результат: 2-ое место в TOP500 в июне 2009 - 1-ое место в TOP500 в ноябре 2009



Oak Ridge National Laboratory

Jaguar Scheduling Policy

MIN Cores	MAX Cores	MAXIMUM WALL-TIME (HOURS)
120 000		24
40 008	119 999	24
5004	40 007	12
2004	5003	6
1	2 003	2



Cray MPI: параметры по умолчанию

MPI Environment Variable Name	1,000 PEs	10,000 PEs	50,000 PEs	100,000 Pes
MPICH_MAX_SHORT_MSG_SIZE (This size determines whether the message uses the Eager or Randervous protocol)	128,000 Bytes	20,480	4096	2048
MPICH_UNEX_BUFFER_SIZE (The buffer allocated to hold the unexpected Eager data)	60 MB	60 MB	150 MB	260 MB
MPICH_PTL_UNEX_EVENTS (Portals generates two events for each unexpected message received)	20,480 events	22,000	110,000	220,000
MPICH_PTL_OTHER_EVENTS (Portals send-side and expected events)	2048 events	2500	12,500	25,000

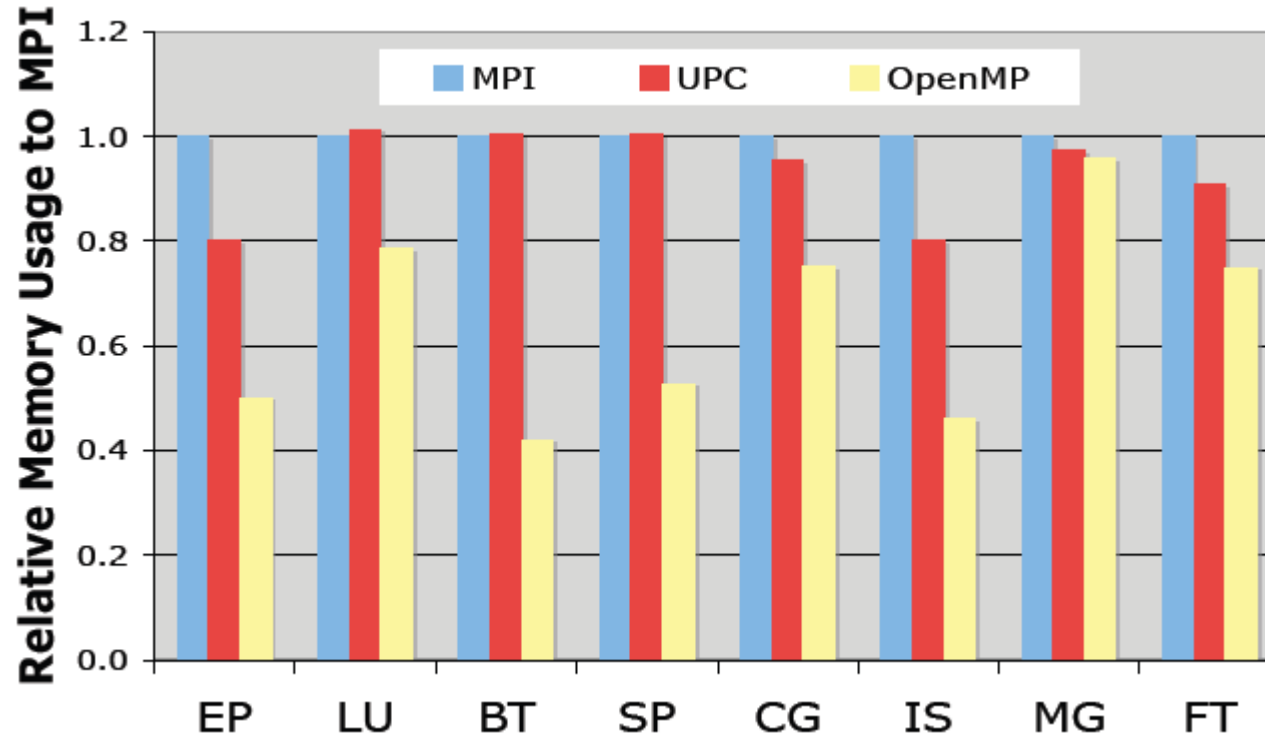


Тесты NAS

BT	3D Навье-Стокс, метод переменных направлений
CG	Оценка наибольшего собственного значения симметричной разреженной матрицы
EP	Генерация пар случайных чисел Гаусса
FT	Быстрое преобразование Фурье, 3D спектральный метод
IS	Параллельная сортировка
LU	3D Навье-Стокс, метод верхней релаксации
MG	3D уравнение Пуассона, метод Multigrid
SP	3D Навье-Стокс, Beam-Warning approximate factorization



Тесты NAS

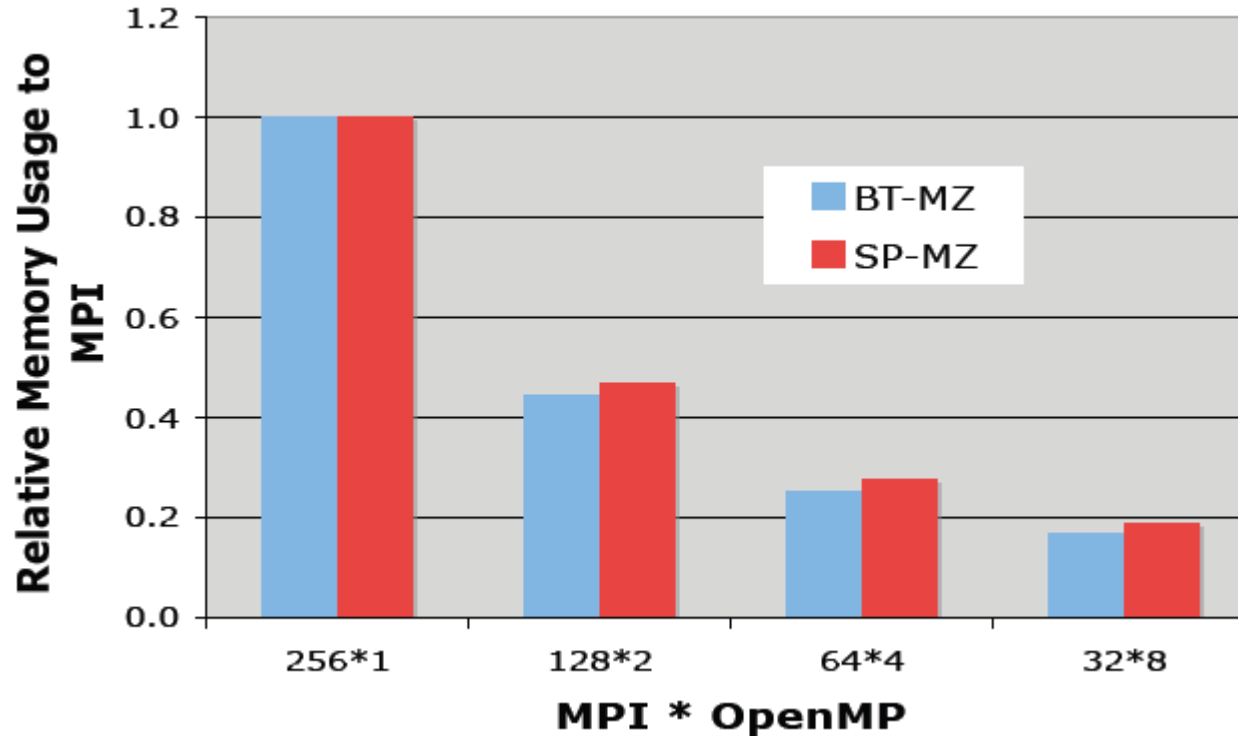


Analyzing the Effect of Different Programming Models Upon Performance and Memory Usage on Cray XT5 Platforms

<https://www.nersc.gov/assets/NERSC-Staff-Publications/2010/Cug2010Shan.pdf>



Тесты NAS

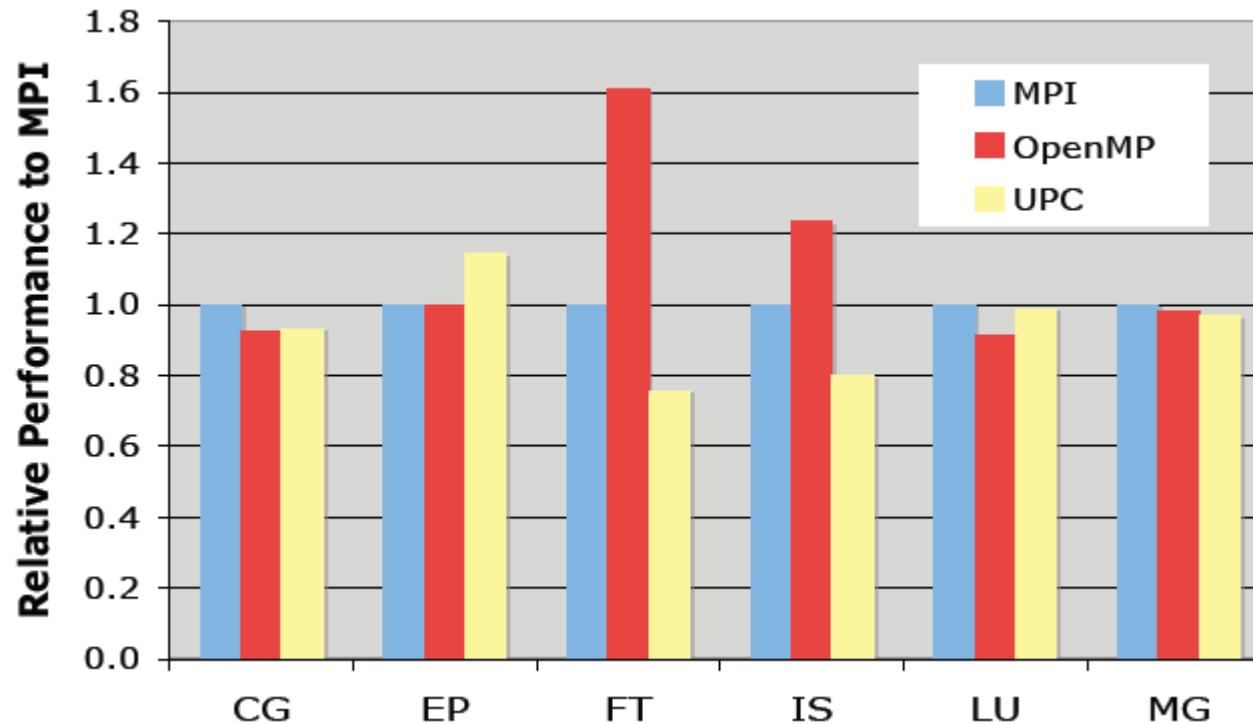


Analyzing the Effect of Different Programming Models Upon Performance and Memory Usage on Cray XT5 Platforms

<https://www.nersc.gov/assets/NERSC-Staff-Publications/2010/Cug2010Shan.pdf>



Тесты NAS

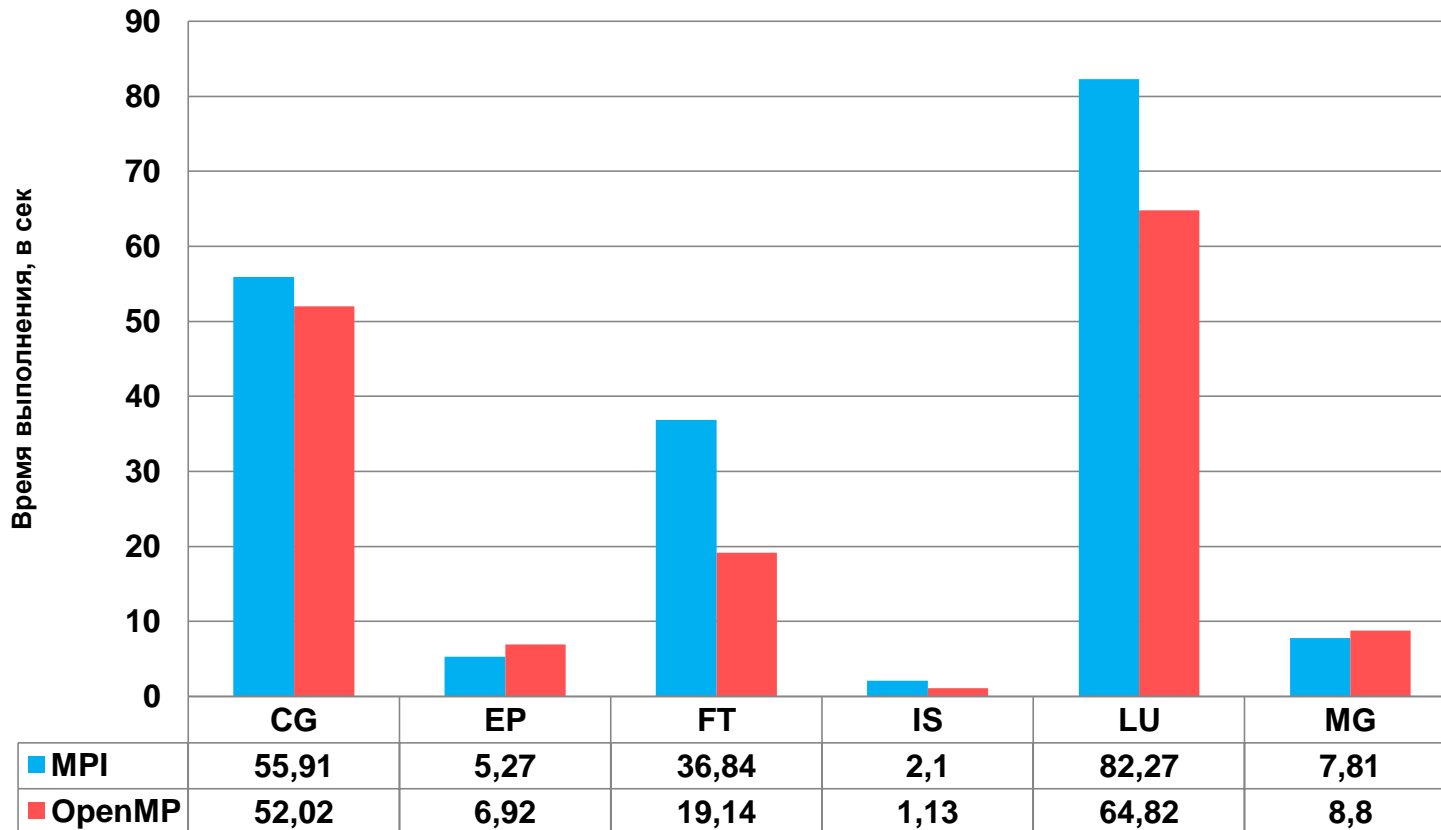


Analyzing the Effect of Different Programming Models Upon Performance and Memory Usage on Cray XT5 Platforms

<https://www.nersc.gov/assets/NERSC-Staff-Publications/2010/Cug2010Shan.pdf>



Тесты NAS (класс B)



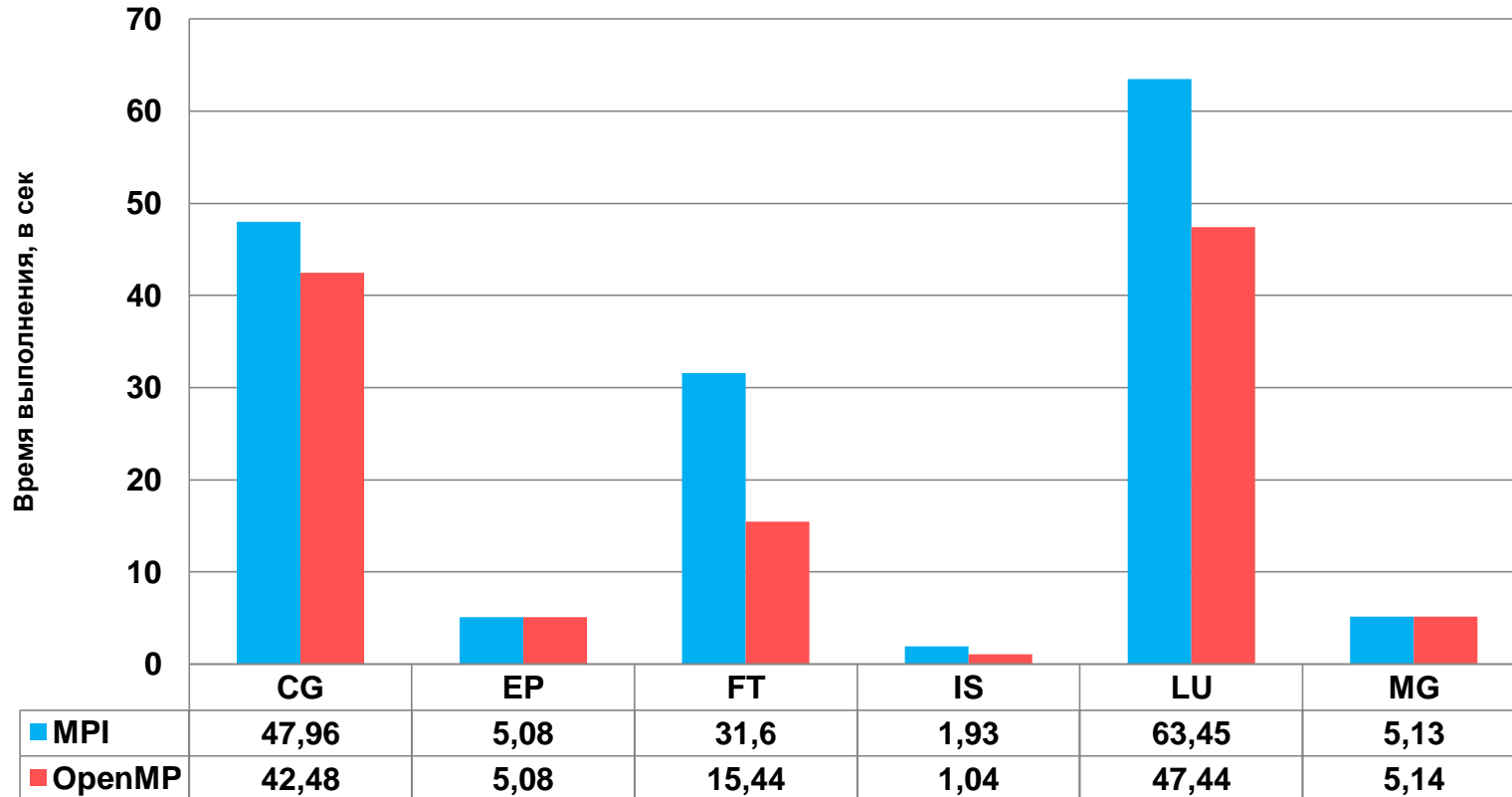
Суперкомпьютер MVS-100K

mvarich 1.2

Intel compiler, v. 10.1, -O3



Тесты NAS (класс B)



Суперкомпьютер СКИФ-МГУ «Чебышев»

mvarich 1.2

Intel compiler, v. 11.1, -O3



Алгоритм Якоби. Последовательная версия

```
/* Jacobi program */
#include <stdio.h>
#define L 1000
#define ITMAX 100
int i,j,it;
double A[L][L];
double B[L][L];
int main(int an, char **as)
{
    printf(" JAC STARTED\n");
    for(i=0;i<=L-1;i++)
        for(j=0;j<=L-1;j++)
        {
            A[i][j]=0.;
            B[i][j]=1.+i+j;
        }
}
```

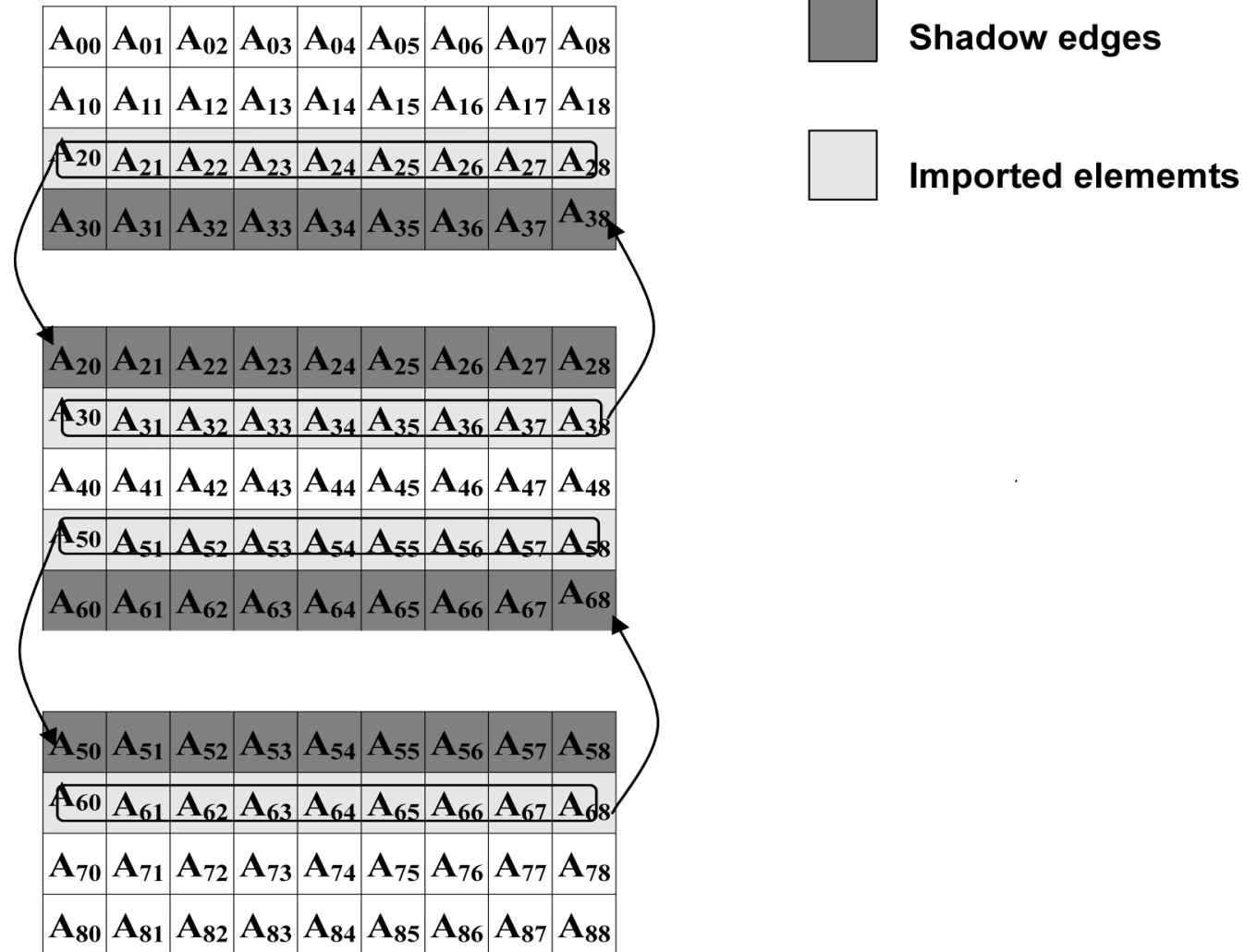


Алгоритм Якоби. Последовательная версия

```
/****** iteration loop *****/
for(it=1; it<ITMAX;it++)
{
    for(i=1;i<=L-2;i++)
        for(j=1;j<=L-2;j++)
            A[i][j] = B[i][j];
    for(i=1;i<=L-2;i++)
        for(j=1;j<=L-2;j++)
            B[i][j] = (A[i-1][j]+A[i+1][j]+A[i][j-1]+A[i][j+1])/4.;
}
return 0;
}
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия





Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
/* Jacobi-1d program */  
#include <math.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <stdio.h>  
#include "mpi.h"  
#define m_printf if (myrank==0)printf  
#define L 1000  
#define ITMAX 100  
  
int i,j,it,k;  
int ll,shift;  
double (* A)[L];  
double (* B)[L];
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
int main(int argc, char **argv)
{
    MPI_Request req[4];
    int myrank, ranksize;
    int startrow, lastrow, nrow;
    MPI_Status status[4];
    double t1, t2, time;
    MPI_Init (&argc, &argv); /* initialize MPI system */
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank); /* my place in MPI system */
    MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &ranksize); /* size of MPI system */
    MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
    /* rows of matrix I have to process */
    startrow = (myrank * L) / ranksize;
    lastrow = (((myrank + 1) * L) / ranksize) - 1;
    nrow = lastrow - startrow + 1;
    m_printf("JAC1 STARTED\n");
}
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
/* dynamically allocate data structures */  
A = malloc ((nrow+2) * L * sizeof(double));  
B = malloc ((nrow) * L * sizeof(double));  
for(i=1; i<=nrow; i++)  
    for(j=0; j<=L-1; j++)  
    {  
        A[i][j]=0.;  
        B[i-1][j]=1.+startrow+i-1+j;  
    }
```




Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
/****** iteration loop *****/
t1=MPI_Wtime();
for(it=1; it<=ITMAX; it++)
{
    for(i=1; i<=nrow; i++)
    {
        if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksize-1)))
            continue;
        for(j=1; j<=L-2; j++)
        {
            A[i][j] = B[i-1][j];
        }
    }
}
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
if(myrank!=0)
    MPI_Irecv(&A[0][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1215,
             MPI_COMM_WORLD, &req[0]);
if(myrank!=ranksize-1)
    MPI_Isend(&A[nrow][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1215,
             MPI_COMM_WORLD,&req[2]);
if(myrank!=ranksize-1)
    MPI_Irecv(&A[nrow+1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1216,
             MPI_COMM_WORLD, &req[3]);
if(myrank!=0)
    MPI_Isend(&A[1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1216,
             MPI_COMM_WORLD,&req[1]);
ll=4; shift=0;
if (myrank==0) {ll=2;shift=2;}
if (myrank==ranksize-1) {ll=2;}
MPI_Waitall(ll,&req[shift],&status[0]);
```

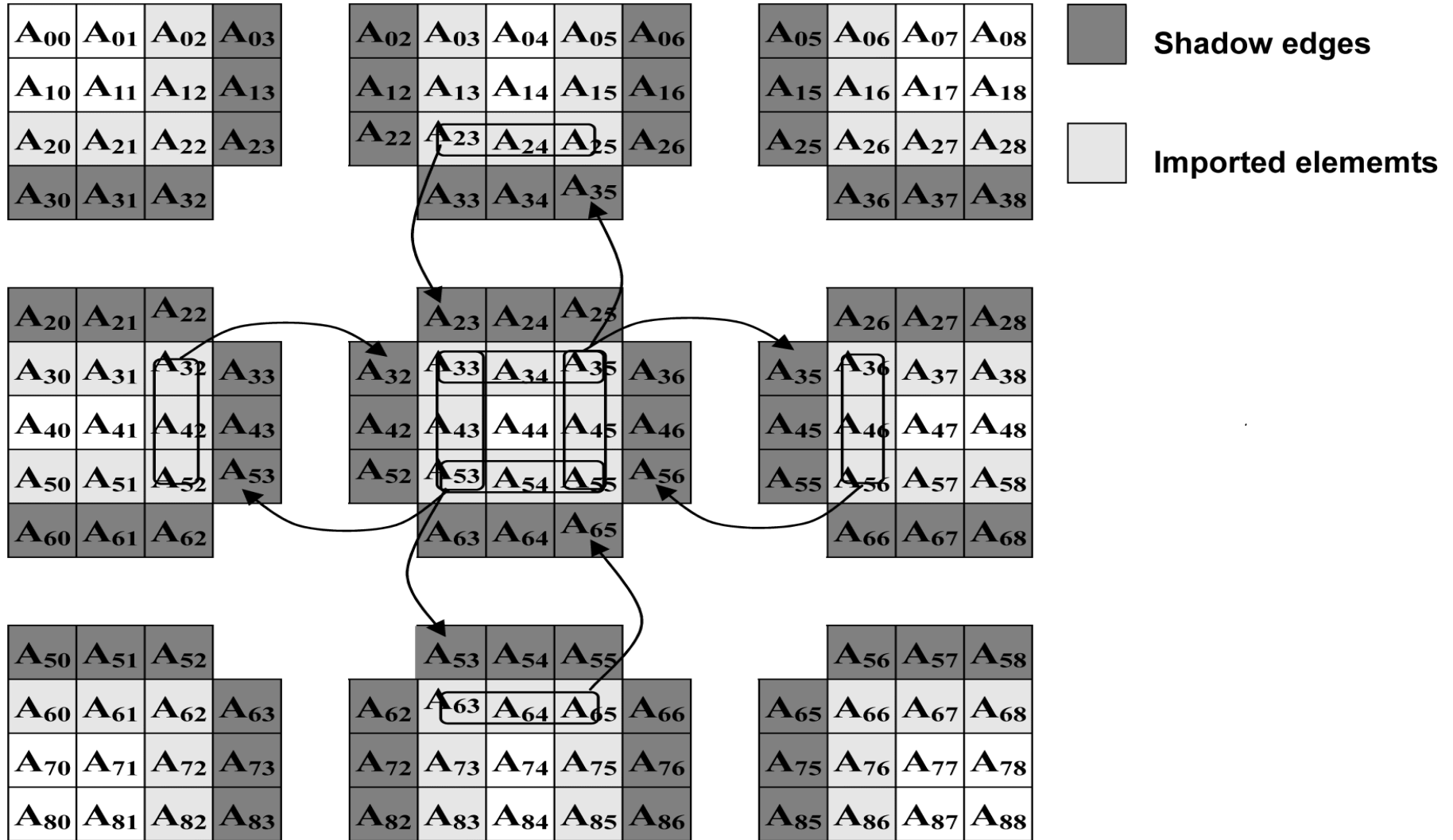


Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
for(i=1; i<=nrow; i++)
{
    if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksize-1))) continue;
    for(j=1; j<=L-2; j++)
        B[i-1][j] = (A[i-1][j]+A[i+1][j]+
                    A[i][j-1]+A[i][j+1])/4.;
}
/*DO it*/
printf("%d: Time of task=%f\n",myrank,MPI_Wtime()-t1);
MPI_Finalize ();
return 0;
}
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия





Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
/*Jacobi-2d program */
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
#define m_printf if (myrank==0)printf
#define L 1000
#define LC 2
#define ITMAX 100

int i,j,it,k;

double (* A)[L/LC+2];
double (* B)[L/LC];
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
int main(int argc, char **argv)
{
MPI_Request req[8];
int myrank, ranksize;
int srow,lrow,nrow,scol,lcol,ncol;
MPI_Status status[8];
double t1;
int isper[] = {0,0};
int dim[2];
int coords[2];
MPI_Comm newcomm;
MPI_Datatype vectype;
int pleft,pright, pdown,pup;
MPI_Init (&argc, &argv); /* initialize MPI system */
MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &ranksize); /* size of MPI system */
MPI_Comm_rank (MPI_COMM_WORLD, &myrank); /* my place in MPI system */
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
dim[0]=ranksize/LC;
dim[1]=LC;
if ((L%dim[0])||(L%dim[1]))
{
    m_printf("ERROR: array[%d*%d] is not distributed on %d*%d
processors\n",L,L,dim[0],dim[1]);
    MPI_Finalize();
    exit(1);
}
MPI_Cart_create(MPI_COMM_WORLD,2,dim,isper,1,&newcomm);
MPI_Cart_shift(newcomm,0,1,&pup,&pdown);
MPI_Cart_shift(newcomm,1,1,&pleft,&pright);
MPI_Comm_rank (newcomm, &myrank); /* my place in MPI system */
MPI_Cart_coords(newcomm,myrank,2,coords);
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
/* rows of matrix I have to process */
srow = (coords[0] * L) / dim[0];
lrow = (((coords[0] + 1) * L) / dim[0]) - 1;
nrow = lrow - srow + 1;
/* columns of matrix I have to process */
scol = (coords[1] * L) / dim[1];
lcol = (((coords[1] + 1) * L) / dim[1]) - 1;
ncol = lcol - scol + 1;
MPI_Type_vector(nrow, 1, ncol + 2, MPI_DOUBLE, &vectype);
MPI_Type_commit(&vectype);
m_printf("JAC2 STARTED on %d*%d processors with %d*%d array,
it=%d\n", dim[0], dim[1], L, L, ITMAX);
/* dynamically allocate data structures */
A = malloc ((nrow + 2) * (ncol + 2) * sizeof(double));
B = malloc (nrow * ncol * sizeof(double));
```




Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
for(i=0; i<=nrow-1; i++)
{
    for(j=0; j<=ncol-1; j++)
    {
        A[i+1][j+1]=0.;
        B[i][j]=1.+srow+i+scol+j;
    }
}
/***** iteration loop *****/
MPI_Barrier(newcomm);
t1=MPI_Wtime();
for(it=1; it<=ITMAX; it++)
{
    for(i=0; i<=nrow-1; i++)
    {
        if (((i==0)&&(pup==MPI_PROC_NULL))||((i==nrow-1)&&(pdown==MPI_PROC_NULL))) continue;
        for(j=0; j<=ncol-1; j++)
        {
            if (((j==0)&&(pleft==MPI_PROC_NULL))||((j==ncol-1)&&(pright==MPI_PROC_NULL)))
                continue;
            A[i+1][j+1] = B[i][j];
        }
    }
}
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
MPI_Irecv(&A[0][1],ncol,MPI_DOUBLE,
  pup, 1215, MPI_COMM_WORLD, &req[0]);
MPI_Isend(&A[nrow][1],ncol,MPI_DOUBLE,
  pdown, 1215, MPI_COMM_WORLD,&req[1]);
MPI_Irecv(&A[nrow+1][1],ncol,MPI_DOUBLE,
  pdown, 1216, MPI_COMM_WORLD, &req[2]);
MPI_Isend(&A[1][1],ncol,MPI_DOUBLE,
  pup, 1216, MPI_COMM_WORLD,&req[3]);
MPI_Irecv(&A[1][0],1,vectype,
  pleft, 1217, MPI_COMM_WORLD, &req[4]);
MPI_Isend(&A[1][ncol],1,vectype,
  pright, 1217, MPI_COMM_WORLD,&req[5]);
MPI_Irecv(&A[1][ncol+1],1,vectype,
  pright, 1218, MPI_COMM_WORLD, &req[6]);
MPI_Isend(&A[1][1],1,vectype,
  pleft, 1218, MPI_COMM_WORLD,&req[7]);
MPI_Waitall(8,req,status);
```



Алгоритм Якоби. MPI-версия

```
for(i=1; i<=nrow; i++)
{
    if (((i==1)&&(pup==MPI_PROC_NULL))||
        ((i==nrow)&&(pdown==MPI_PROC_NULL))) continue;
    for(j=1; j<=ncol; j++)
    {
        if (((j==1)&&(pleft==MPI_PROC_NULL))||
            ((j==ncol)&&(pright==MPI_PROC_NULL))) continue;
        B[i-1][j-1] = (A[i-1][j]+A[i+1][j]+A[i][j-1]+A[i][j+1])/4.;
    }
}
printf("%d: Time of task=%lf\n",myrank,MPI_Wtime()-t1);
MPI_Finalize ();
return 0;
}
```



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
/* Jacobi-1d program */  
#include <math.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <stdio.h>  
#include "mpi.h"  
#define m_printf if (myrank==0)printf  
#define L 1000  
#define ITMAX 100  
  
int i,j,it,k;  
int ll,shift;  
double (* A)[L];  
double (* B)[L];
```



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
int main(int argc, char **argv)
{
    MPI_Request req[4];
    int myrank, ranksize;
    int startrow, lastrow, nrow;
    MPI_Status status[4];
    double t1, t2, time;
    MPI_Init (&argc, &argv); /* initialize MPI system */
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank); /*my place in MPI system */
    MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &ranksize); /* size of MPI system */
    MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
    /* rows of matrix I have to process */
    startrow = (myrank * N) / ranksize;
    lastrow = (((myrank + 1) * N) / ranksize)-1;
    nrow = lastrow - startrow + 1;
    m_printf("JAC1 STARTED\n");
}
```



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
/* dynamically allocate data structures */
A = malloc ((nrow+2) * N * sizeof(double));
B = malloc ((nrow) * N * sizeof(double));
for(i=1; i<=nrow; i++)
    #pragma omp parallel for
    for(j=0; j<=L-1; j++)
    {
        A[i][j]=0.;
        B[i-1][j]=1.+startrow+i-1+j;
    }
```



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
/****** iteration loop *****/
t1=MPI_Wtime();
for(it=1; it<=ITMAX; it++)
{
    for(i=1; i<=nrow; i++)
    {
        if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksize-1)))
            continue;
        #pragma omp parallel for
        for(j=1; j<=L-2; j++)
        {
            A[i][j] = B[i-1][j];
        }
    }
}
```



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
if(myrank!=0)
    MPI_Irecv(&A[0][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1215,
             MPI_COMM_WORLD, &req[0]);

if(myrank!=ranksize-1)
    MPI_Isend(&A[nrow][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1215,
            MPI_COMM_WORLD,&req[2]);

if(myrank!=ranksize-1)
    MPI_Irecv(&A[nrow+1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1216,
            MPI_COMM_WORLD, &req[3]);

if(myrank!=0)
    MPI_Isend(&A[1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1216,
            MPI_COMM_WORLD,&req[1]);

ll=4; shift=0;
if (myrank==0) {ll=2;shift=2;}
if (myrank==ranksize-1) {ll=2;}
MPI_Waitall(ll,&req[shift],&status[0]);
```

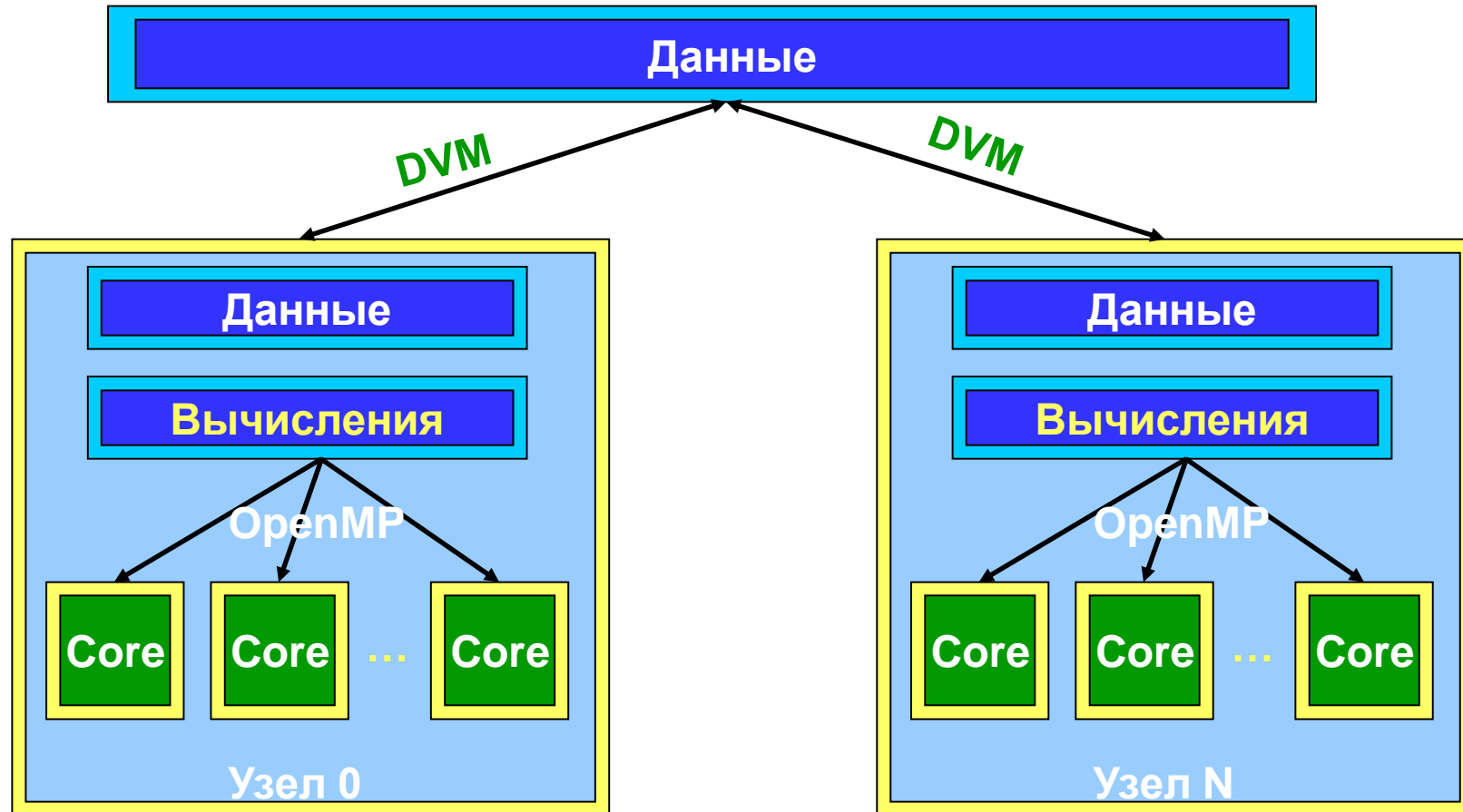



Алгоритм Якоби. MPI/OpenMP-версия

```
for(i=1; i<=nrow; i++)
{
    if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksize-1))) continue;
    #pragma omp parallel for
    for(j=1; j<=L-2; j++)
        B[i-1][j] = (A[i-1][j]+A[i+1][j]+
                    A[i][j-1]+A[i][j+1])/4.;
}
}/*DO it*/
printf("%d: Time of task=%lf\n",myrank,MPI_Wtime()-t1);
MPI_Finalize ();
return 0;
}
```



Гибридная модель DVM/OpenMP





Алгоритм Якоби. DVM/OpenMP-версия

```
PROGRAM JAC_OpenMP_DVM
PARAMETER (L=1000, ITMAX=100)
REAL A(L,L), B(L,L)
CDVM$ DISTRIBUTE (BLOCK, BLOCK) :: A
CDVM$ ALIGN B(I,J) WITH A(I,J)
PRINT *, '***** TEST_JACOBI *****'
DO IT = 1, ITMAX
CDVM$ PARALLEL (J,I) ON A(I, J)
C$OMP PARALLEL DO COLLAPSE (2)
DO J = 2, L-1
DO I = 2, L-1
A(I, J) = B(I, J)
ENDDO
ENDDO
```



Алгоритм Якоби. DVM/OpenMP-версия

```
CDVM$  PARALLEL (J,I) ON B(I, J), SHADOW_RENEW (A)
C$OMP  PARALLEL DO COLLAPSE (2)
        DO J = 2, L-1
            DO I = 2, L-1
                B(I, J) = (A(I-1, J) + A(I, J-1) + A(I+1, J) + A(I, J+1)) / 4
            ENDDO
        ENDDO
    ENDDO
END
```



Тесты NAS MultiZone

BT (Block Tridiagonal Solver) 3D Навье-Стокс, метод переменных направлений

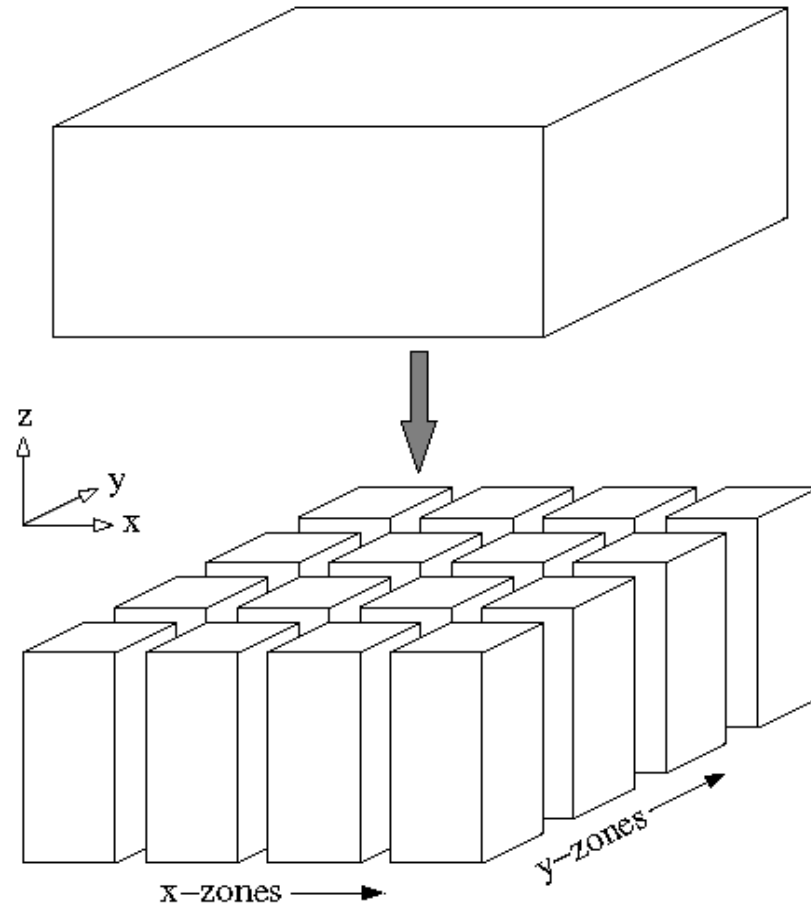
LU (Lower-Upper Solver) 3D Навье-Стокс, метод верхней релаксации

SP (Scalar Pentadiagonal Solver) 3D Навье-Стокс, Beam-Warming approximate factorization

<http://www.nas.nasa.gov/News/Techreports/2003/PDF/nas-03-010.pdf>



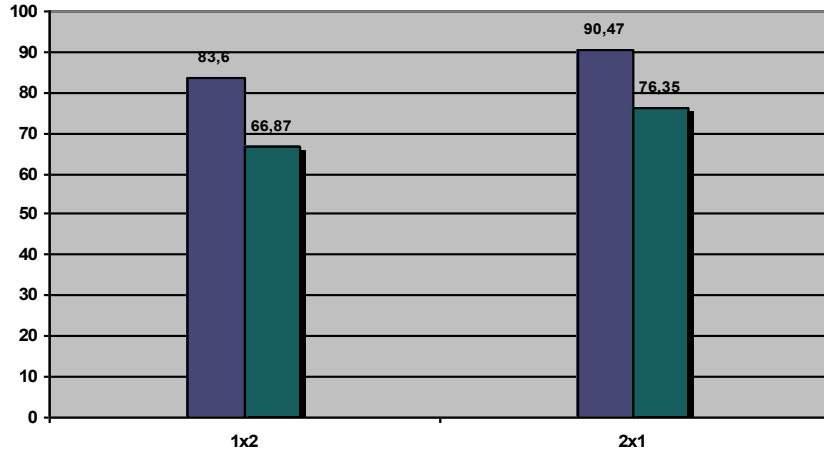
Тесты NAS MultiZone



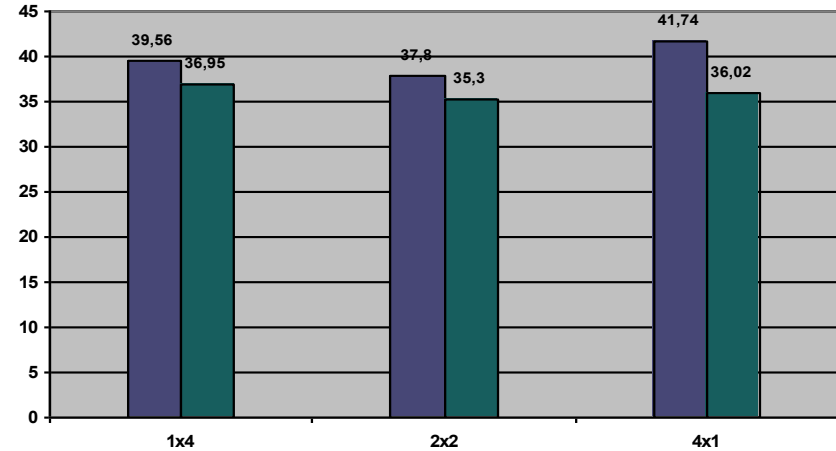


Тест SP-MZ (класс A) на IBM eServer pSeries 690 Regatta

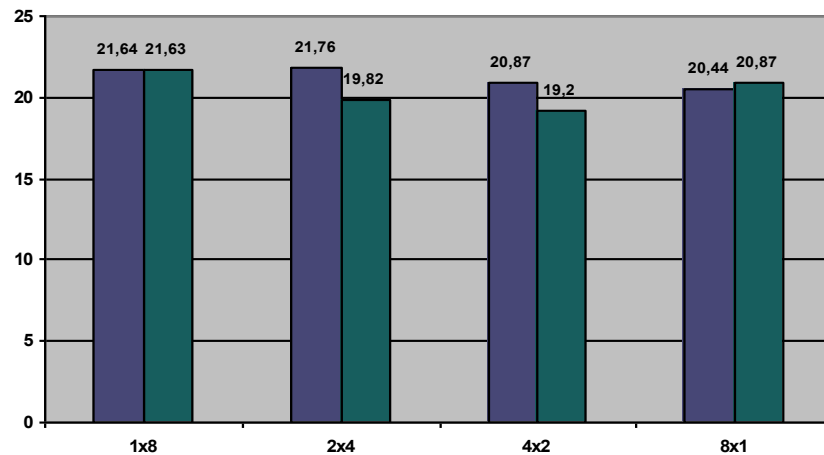
2 процессора



4 процессора



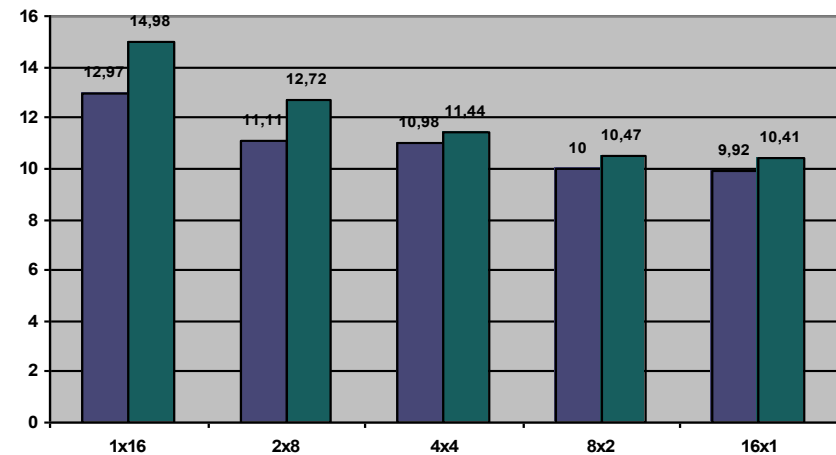
8 процессоров



MPI

DVM

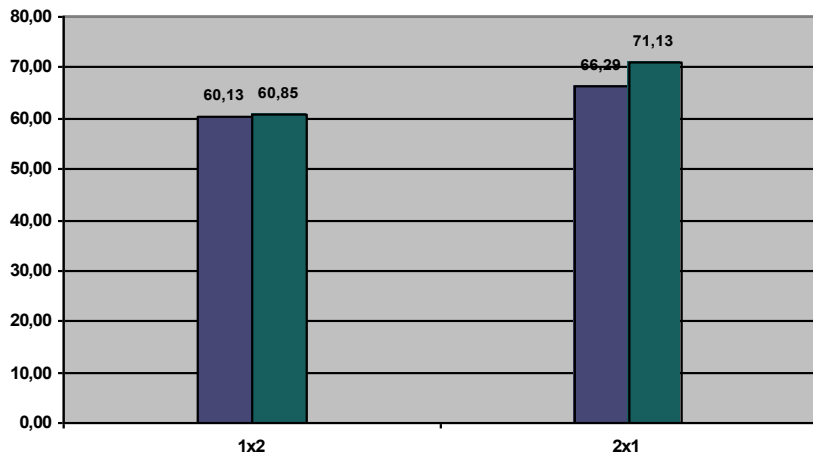
16 процессоров



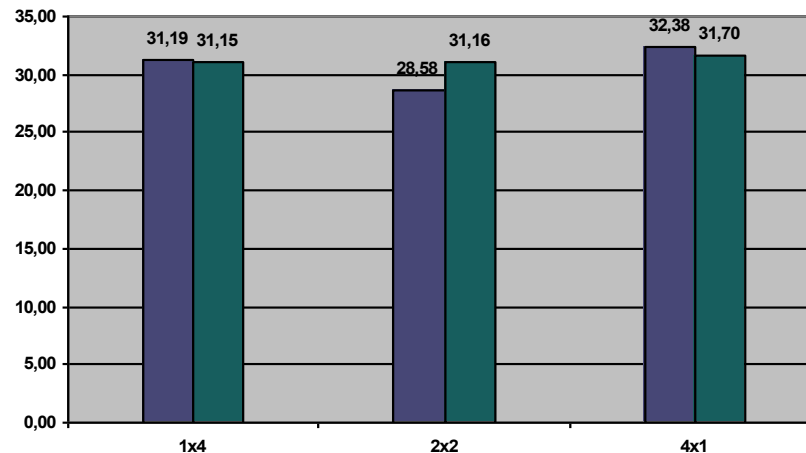


Тест LU-MZ (класс A) на IBM eServer pSeries 690 Regatta

2 процессора

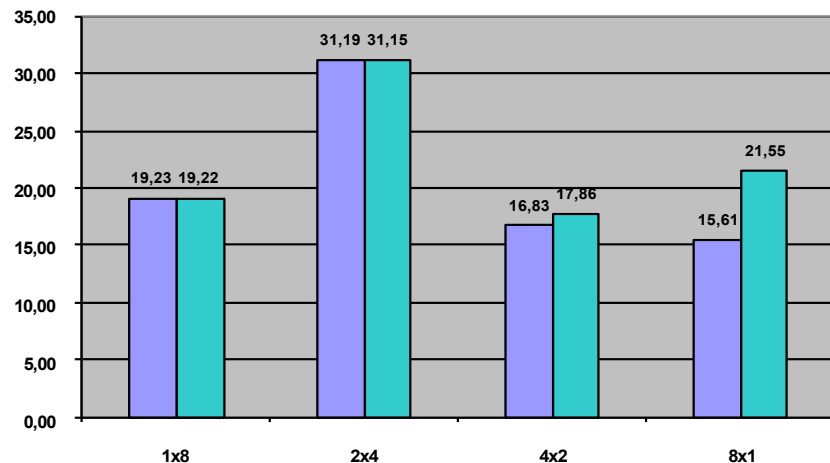


4 процессора



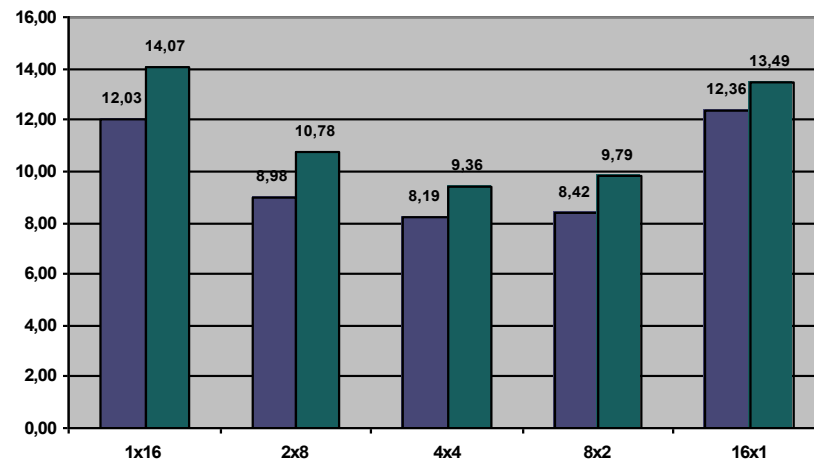
8 процессоров

MPI



DVM

16 процессоров

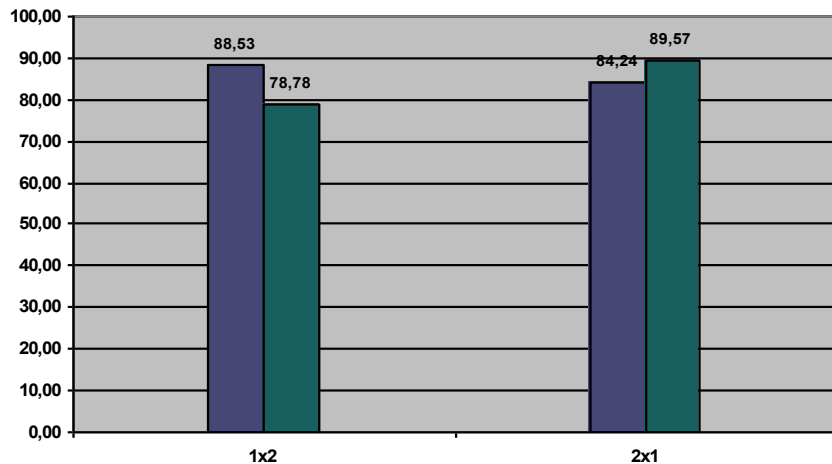




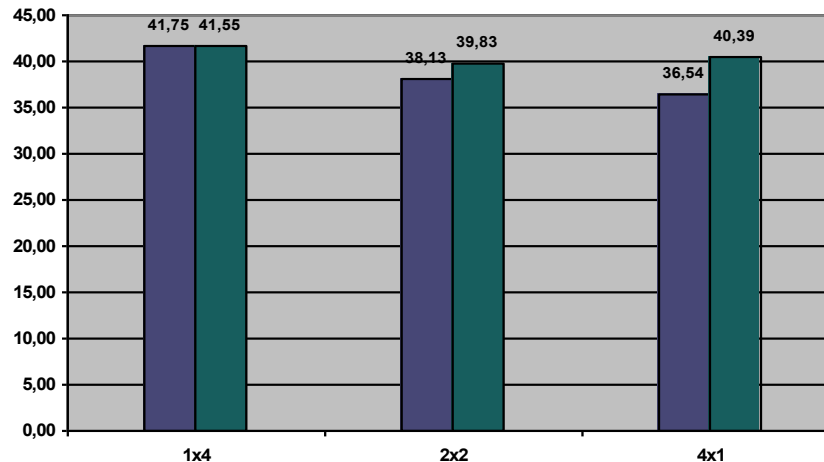
Тест BT-MZ (класс A) на IBM eServer pSeries 690 Regatta

зоны от 13 x 13 x 16 и до 58 x 58 x 16

2 процессора

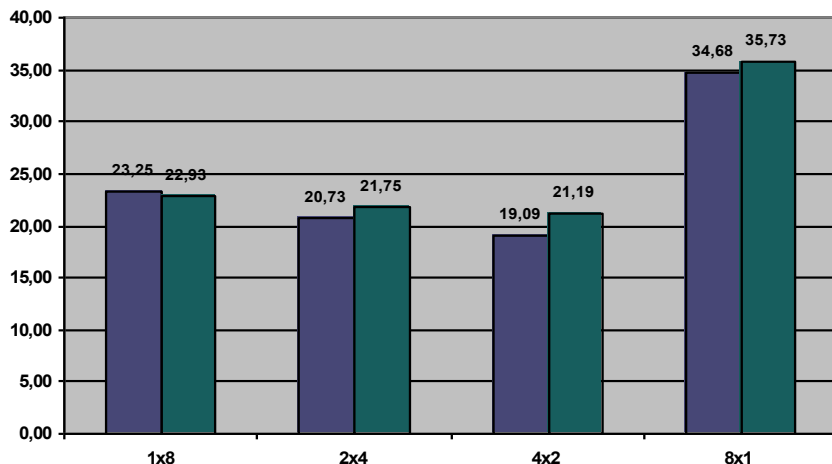


4 процессора



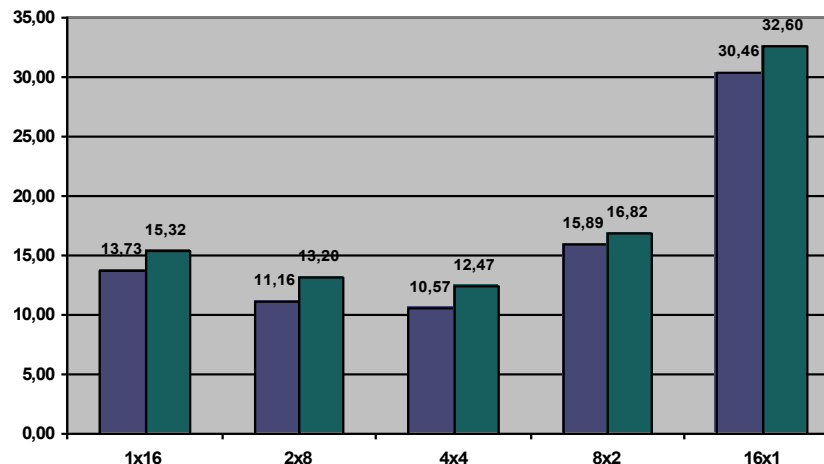
8 процессоров

MPI



DVM

16 процессоров





Расчет дозвукового обтекания летательного аппарата

Задача 810 областей	средняя загрузка	Max загрузка
75 процессоров	19258	19296
128 процессоров	11284	11648
256 процессоров	5642	11648
384 процессоров	3761	11648
512 процессоров	2821	11648



Преимущества гибридной модели MPI/OpenMP

Ликвидация или сокращение дублирования данных в памяти узла.

Дополнительный уровень параллелизма на OpenMP реализовать проще, чем на MPI (например, когда в программе есть два уровня параллелизма – параллелизм между подзадачами и параллелизм внутри подзадачи).

Улучшение балансировки на многоблочных задачах при меньшей трудоемкости реализации еще одного уровня параллелизма.



Алгоритм Якоби. Оптимизированная MPI/OpenMP-версия

```
/****** iteration loop *****/
t1=MPI_Wtime();
#pragma omp parallel default(none) private(it,i,j) shared (A,B,myrank,
                nrow,ranksz,ll,shift,req,status)
for(it=1; it<=ITMAX; it++)
{
    for(i=1; i<=nrow; i++)
    {
        if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksz-1)))
            continue;
        #pragma omp for nowait
        for(j=1; j<=L-2; j++)
        {
            A[i][j] = B[i-1][j];
        }
    }
}
```



Алгоритм Якоби. Оптимизированная MPI/OpenMP-версия

```
#pragma omp barrier
#pragma omp single
{
    if(myrank!=0)
        MPI_Irecv(&A[0][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1215,
                 MPI_COMM_WORLD, &req[0]);
    if(myrank!=ranksize-1)
        MPI_Isend(&A[nrow][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1215,
                MPI_COMM_WORLD,&req[2]);
    if(myrank!=ranksize-1)
        MPI_Irecv(&A[nrow+1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank+1, 1216,
                 MPI_COMM_WORLD, &req[3]);
    if(myrank!=0)
        MPI_Isend(&A[1][0],L,MPI_DOUBLE, myrank-1, 1216,
                 MPI_COMM_WORLD,&req[1]);
    ll=4; shift=0; if (myrank==0) {ll=2;shift=2;}
    if (myrank==ranksize-1) {ll=2;}
    MPI_Waitall(ll,&req[shift],&status[0]);
}
```



Алгоритм Якоби. Оптимизированная MPI/OpenMP-версия

```
for(i=1; i<=nrow; i++)
{
    if (((i==1)&&(myrank==0))||((i==nrow)&&(myrank==ranksize-1))) continue;
    #pragma omp for nowait
    for(j=1; j<=L-2; j++)
        B[i-1][j] = (A[i-1][j]+A[i+1][j]+
                    A[i][j-1]+A[i][j+1])/4.;
}
}/*DO it*/
printf("%d: Time of task=%lf\n",myrank,MPI_Wtime()-t1);
MPI_Finalize ();
return 0;
}
```



Привязка процессов к ядрам

Intel MPI

```
export I_MPI_PIN_DOMAIN=omp (node)
```

```
mpirun ...
```

или

```
mpirun -env I_MPI_PIN_DOMAIN omp ...
```

OpenMPI

```
mpirun -bind-to-none ....
```

MPICH

```
mpirun VIADEV_USE_AFFINITY=0 ...
```



Привязка процессов к ядрам

```
#include <sched.h>
#include <omp.h>
void SetAffinity (int rank) {
    int MPI_PROCESSES_PER_NODE =
omp_get_num_procs()/omp_get_max_threads ();
#pragma omp parallel
    {
        cpu_set_t mask;
        CPU_ZERO(&mask);
        int cpu = (rank% MPI_PROCESSES_PER_NODE)*omp_get_num_threads() +
omp_get_thread_num ();
        CPU_SET(cpu,&mask);
        sched_setaffinity ((pid_t)0, sizeof(cpu_set_t),&mask);
    }
}
```




Литература

- ❑ **OpenMP Application Program Interface Version 3.1, July 2011.**
<http://www.openmp.org/mp-documents/OpenMP3.1.pdf>
- ❑ **MPI: A Message-Passing Interface Standard Version 2.2, September 2009.**
<http://www.mpi-forum.org/docs/mpi-2.2/mpi22-report.pdf>
- ❑ **Антонов А.С. Параллельное программирование с использованием технологии OpenMP: Учебное пособие.-М.: Изд-во МГУ, 2009.**
<http://parallel.ru/info/parallel/openmp/OpenMP.pdf>
- ❑ **Антонов А.С. Параллельное программирование с использованием технологии MPI: Учебное пособие.-М.: Изд-во МГУ, 2004.**
http://parallel.ru/tech/tech_dev/MPI/mpibook.pdf
- ❑ **Воеводин В.В., Воеводин Вл.В. Параллельные вычисления. – СПб.: БХВ-Петербург, 2002.**
- ❑ **Презентация**
ftp://ftp.keldysh.ru/K_student/MSU2011/MSU2011_MPI_OpenMP1.pdf



Автор

Бахтин Владимир Александрович, кандидат физико-математических наук,
заведующий сектором Института прикладной математики им. М.В. Келдыша РАН,
ассистент кафедры системного программирования факультета ВМК, МГУ им. М. В.
Ломоносова

bakhtin@keldysh.ru



Инициализация и завершение MPI программ

Первой вызываемой функцией MPI должна быть функция:

```
int MPI_Init ( int *argc, char ***argv )
```

Для инициализации среды выполнения MPI-программы. Параметрами функции являются количество аргументов в командной строке и текст самой командной строки.

Последней вызываемой функцией MPI обязательно должна являться функция:

```
int MPI_Finalize (void)
```

[Обратно](#)



Определение количества и ранга процессов

Определение количества процессов в выполняемой параллельной программе осуществляется при помощи функции:

```
int MPI_Comm_size ( MPI_Comm comm, int *size ).
```

Для определения ранга процесса используется функция:

```
int MPI_Comm_rank ( MPI_Comm comm, int *rank ).
```

[Обратно](#)



Неблокирующие обмены данными между процессорами

Для передачи сообщения процесс-отправитель должен выполнить функцию:

```
int MPI_Isend(void *buf, int count, MPI_Datatype type, int dest,  
             int tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *request),
```

где

- **buf** - адрес буфера памяти, в котором располагаются данные отправляемого сообщения,
- **count** - количество элементов данных в сообщении,
- **type** - тип элементов данных пересылаемого сообщения,
- **dest** - ранг процесса, которому отправляется сообщение,
- **tag** - значение-тег, используемое для идентификации сообщений,
- **comm** - коммуникатор, в рамках которого выполняется передача данных.

[Обратно](#)

Для приема сообщения процесс-получатель должен выполнить функцию:

```
int MPI_Irecv(void *buf, int count, MPI_Datatype type, int source,  
             int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status, MPI_Request *request),
```

где

- **buf, count, type** - буфер памяти для приема сообщения, назначение каждого отдельного параметра соответствует описанию в `MPI_Send`,
- **source** - ранг процесса, от которого должен быть выполнен прием сообщения,
- **tag** - тег сообщения, которое должно быть принято для процесса,
- **comm** - коммуникатор, в рамках которого выполняется передача данных,
- **status** - указатель на структуру данных с информацией о результате выполнения операции приема данных.



MPI_Waitall

Ожидание завершения всех операций обмена осуществляется при помощи функции:

```
int MPI_Waitall(  
int count,  
    MPI_Request array_of_requests[],  
    MPI_Status array_of_statuses[])
```

[Обратно](#)



MPI_Cart_create

Создание декартовой топологии (решетки) в MPI:

```
int MPI_Cart_create(MPI_Comm oldcomm, int ndims, int *dims, int *periods,  
int reorder, MPI_Comm *cartcomm),
```

где:

- `oldcomm` - исходный коммуникатор,
- `ndims` - размерность декартовой решетки,
- `dims` - массив длины `ndims`, задает количество процессов в каждом измерении решетки,
- `periods` - массив длины `ndims`, определяет, является ли решетка периодической вдоль каждого измерения,
- `reorder` - параметр допустимости изменения нумерации процессов,
- `cartcomm` - создаваемый коммуникатор с декартовой топологией процессов.

[Обратно](#)



MPI_Cart_shift

Функция:

int MPI_Cart_shift(MPI_Comm comm, int dir, int disp, int *source, int *dst)

для получения номеров посылающего(source) и принимающего (dst) процессов в декартовой топологии коммутатора (comm) для осуществления сдвига вдоль измерения dir на величину disp.

[Обратно](#)



MPI_Card_coords

Определение декартовых координат процесса по его рангу:

```
int MPI_Card_coords(MPI_Comm comm,int rank,int ndims,int *coords),
```

где:

- `comm` - коммуникатор с топологией решетки,
- `rank` - ранг процесса, для которого определяются декартовы координаты,
- `ndims` - размерность решетки,
- `coords` - возвращаемые функцией декартовы координаты процесса.

[Обратно](#)



MPI_Type_vector

Для снижения сложности в MPI предусмотрено несколько различных способов конструирования производных типов:

- **Непрерывный** способ позволяет определить непрерывный набор элементов существующего типа как новый производный тип,
- **Векторный** способ обеспечивает создание нового производного типа как набора элементов существующего типа, между элементами которого существуют регулярные промежутки по памяти. При этом, размер промежутков задается в числе элементов исходного типа,
- **Индексный** способ отличается от векторного метода тем, что промежутки между элементами исходного типа могут иметь нерегулярный характер,
- **Структурный** способ обеспечивает самое общее описание производного типа через явное указание карты создаваемого типа данных.

```
int MPI_Type_vector(int count, int blocklen, int stride, MPI_Data_type oldtype,  
MPI_Datatype *newtype),
```

где

- **count** - количество блоков,
- **blocklen** - размер каждого блока,
- **stride** - количество элементов, расположенных между двумя соседними блоками
- **oldtype** - исходный тип данных,
- **newtype** - новый определяемый тип данных.

[Обратно](#)



MPI_Type_commit

Перед использованием производный тип должен быть объявлен при помощи функции:

```
int MPI_Type_commit (MPI_Datatype *type )
```

При завершении использования производный тип должен быть аннулирован при помощи функции:

```
int MPI_Type_free (MPI_Datatype *type ).
```

[Обратно](#)